## Original document

# DISK CONTROLLER FOR RECORDING

Publication number: JP7319629
Publication date: 1995-12-08

Inventor:

ICHIHARA MASAHIRO

Applicant:

NIPPON ELECTRIC CO

Classification:

- international:

G06F3/06; G06F13/10; G06F3/06; G06F13/10; (IPC1-7): G06F3/06;

G06F13/10

- european:

Application number: JP19940113003 19940526 Priority number(s): JP19940113003 19940526

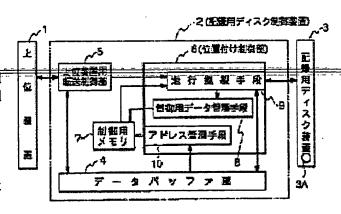
View INPADOC patent family

Report a data error here

### Abstract of JP7319629

PURPOSE:To make a disk device for recording function as a magnetic tape device to a host device.

CONSTITUTION: This disk controller for recording is equipped with a data buffer part 4 which temporarily stores data regarding data transfer between the host device 1 and the disk device 3 for recording, a host device transfer control part 5 which adds block borders to the data received from the host device 1 and stores them in the data buffer part 4, and a positioning control part 6 which saves the data stored in the data buffer 4 on a disk 3 for recording and also receives and stores the data saved on the recording disk 3A in the data buffer part 4.



(19)日本国特許庁(JP)

## (12) 公開特許公報(A)

(11)特許出顧公開番号

# 特開平7-319629

(43)公開日 平成7年(1995)12月8日

(51) Int.Cl.6

識別記号

FΙ

技術表示箇所

G06F 3/06

301 R

13/10

3 4 0 B 0832-5E

庁内整理番号

審査請求 有 請求項の数5 OL (全 13 頁)

(21)出願番号

特願平6-113003

(71)出願人 000004237

日本電気株式会社

東京都港区芝五丁目7番1号

(22)出願日

平成6年(1994)5月26日

(72)発明者 一原 正博

東京都港区芝五丁目7番1号 日本電気株

式会社内

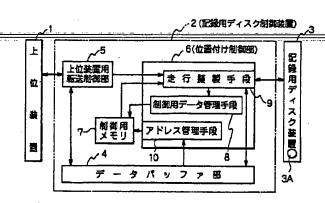
(74)代理人 弁理士 髙橋 勇

(54) 【発明の名称】 記録用ディスク制御装置

(57)【要約】

【目的】 上位装置に対して記録用ディスク装置を磁気 テープ装置として振る舞わせること。

【構成】 上位装置1と記録用ディスク装置3との間のデータ転送に係るデータを一時的に記憶するデータバッファ部4と、上位装置1から受信したデータにプロック境界を付加してデータバッファ部4に蓄積する上位装置用転送制御部5と、データバッファ部4に蓄積されたデータを記録用ディスク3Aに保存すると共にこの記録用ディスク3Aに保存されたデータを受信してデータバッファ部4に格納する位置付け制御部6とを備えた。



1

#### 【特許請求の範囲】

【請求項1】 上位装置と記録用ディスク装置との間の データ転送に係るデータを一時的に記憶するデータバッ ファ部と、前記上位装置から受信したデータにプロック 境界を付加して前記データバッファ部に蓄積する上位装 置用転送制御部と、前記データパッファ部に蓄積された データを前記記録用ディスク装置に保存すると共にこの 記録用ディスク装置に保存されたデータを受信して前記 データバッファ部に格納する位置付け制御部とを備え、 この位置付け制御部が、前記データバッファ部で転送処 10 理中のデータのアドレスをヘッド位置アドレスとして制 御用メモリに逐次更新するアドレス管理手段と、前記デ ータバッファ部中のプロック境界に記録された制御用デ ータを前記制御用メモリに逐次更新する制御用データ管 理手段と、前記ヘッド位置アドレスを磁気テープにとっ てのヘッド位置として前記上位装置から各種命令を受け 付けて当該各種命令及び前記制御用メモリ内の前記制御 用データに基づいてデータバッファ部と記録用ディスク 装置との間のデータ転送を制御する走行擬製手段とを備

【請求項2】 前記上位装置用転送制御部が、記録用ディスクの第一のセクタに付されるプロック境界にBOTフラグを付加するBOTフラグ付加手段を備えると共に、前記走行擬製手段が、前記上位装置から巻き戻し命令を受信したときに前記記録用ディスクの第一のセクタから順にデータを読み出して前記データバッファ部に書き込むBOT検索機能と、前記データバッファ部に当該データが蓄積されたときにBOTフラグが付加されたプロック境界のアドレスをヘッド位置アドレスとして前記アドレス管理手段に出力するBOT位置付け機能を備え 30 たことを特徴とする請求項1記載の記録用ディスク制御装置。

えたことを特徴とする記録用ディスク制御装置。

【請求項3】 前記上位装置用転送制御部が、前記上位装置から受信したデータのデータブロックが開始するプロック境界にデータブロックフラグを付加するデータブロックフラグ付加手段と、前記上位装置から受信したデータを前記記録用ディスクのセクタサイズを単位にセクタ境界を生成するセクタ番号を付加するセクタ番号付加手段と、前記上位装置から受信したデータブロックが前記セクタサイズを越えたとき前記セクタ境界に継続フラグを付加する継続フラグ付加手段と、セクタサイズを越えなかったときには前記セクタ境界に終端フラグを付加する終端フラグ付加手段とを備えたことを特徴とする請求項1又は2記載の記録用ディスク制御装置。

【請求項4】 前記上位装置用転送制御部が、前記上位 装置からのデータ番込命令及びデータを受信したとき当 該データのデータブロック毎に連続するプロック番号を 前記ブロック境界に付加するプロック番号付加手段と、 2

にテープマークフラグを前記プロック境界に付加するテープマークフラグ付加手段とを備えたことを特徴とする 請求項1,2 以は3 記載の記録用ディスク制御装置。

【請求項5】 前記走行擬製手段が、前記上位装置からテープマーク位置やプロック番号等への位置付け命令を受信したときデータバッファ部の前記ヘッド位置アドレスから前記位置付け命令による検索方向に当該位置を検索するバッファ内位置検索機能と、このバッファ内位置検索機能によって当該位置が検索されなかったときに前記ヘッド位置アドレスが属するセクタ境界のセクタ番号に続くセクタから前記記録用ディスクのデータを読み出して前記データバッファ部に格納するテープ位置検索機能とを備えたことを特徴とする請求項4記載の記録用ディスク制御装置。

#### 【発明の詳細な説明】

[0001]

【産業上の利用分野】本発明は記録用ディスク制御装置 に係り、特に、記録用ディスク装置を磁気テープ装置で あるように擬製する記録用ディスク制御装置に関する。

20 [0002]

【従来の技術】一般に、大規模なコンピューターシステムでは、大規模な記憶容量を有するランダムアクセス可能なファイル装置として磁気ディスク装置が使用されている。そして、この磁気ディスク装置の故障や操作ミスによるファイルの削除等に備えて、磁気ディスク装置に記録されたデータを磁気テープにコピーすることでパックアップを取るようにしている。このデータのパックアップに関しては、それぞれの業務やデータ量に応じた磁気テープに対するパックアップを行うソフトウェアが数多く開発されている。

【0003】一方、より高密度な記憶媒体として書換え可能な光磁気ディスクが実用化されている。これは磁気ディスクの記憶密度を大きく越えつつあり、しかも装置もコンパクトにすることが可能である。そのため、大容量高密度記憶媒体としての光磁気ディスクに着目するとデータのバックアップ用媒体として有用である。

[0004]

【発明が解決しようとする課題】大規模なコンピュータシステムでは、相当な数の磁気ディスク装置が使用されており、これらの磁気ディスク装置のデータをバックアップする磁気テープ媒体の数も相当な規模となる。しかもバックアップは一世代だけでなく数世代を管理対象とすることが普通であるから、全体の磁気ディスクの記憶容量に匹敵する磁気テープ媒体量では不足することが多い、という不都合があった。

【0005】例えば、1.5Gバイトの記憶容量を持つ磁気ディスクを1000台使用するシステムを想定すると、全体容量は1500Gバイトとなる。汎用コンピュータで使用されているカートリッジ型磁気テープ媒体の

3

ックアップをとるならば、磁気ディスク1台あたり4巻として4000巻必要であり、さらに2世代管理する場合には8000巻の規模となる。ISO規格の5.25インチ型光磁気ディスクは1枚当たり644Mバイトであるから、磁気ディスク1台当たり3枚として6000枚の規模となる。また、近年、3.5インチ型光磁気ディスクも大容量化が進行中である。

【0006】磁気テープの媒体の"重量×容積"と光磁気ディスク媒体の"重量×容積"を比較すると、現状の装置構成では光磁気ディスクの方が数分の1~十分の1 10程度になる。こういったことからバックアップ用の記憶媒体として、光磁気ディスクも使いたいという要請がある。さらに利用者の立場からは、同じバックアップとしての機能であるならばこれまで使い慣れて来た磁気テープと同様に扱いたいという要請もある。

[0007] 即ち、パックアップ用の記憶媒体として光磁気ディスク等を利用したいが、この場合、今まで蓄積した磁気テープへのパックアップ用のソフトウェアを利用することができない、という不都合があった。

[8000]

[発明の目的] 本発明の目的は、係る従来例の有する不都合を解消し、特に、上位装置に対して記録用ディスク装置を磁気テープ装置として振る舞わせることのできる記録用ディスク制御装置を提供することを、その目的とする。

[0009]

【課題を解決するための手段】請求項1記載の本発明では、上位装置と記録用ディスク装置との間のデータ転送に係るデータを一時的に記憶するデータバッファ部と、上位装置から受信したデータにブロック境界を付加して 30 データバッファ部に蓄積されたデータを記録用ディスク装置に保存すると共にこの記録用ディスク装置に保存されたデータを受信してデータバッファ部に格納する位置付け制御部とを備えている。

【0010】しかも、この位置付け制御部が、データバッファ部で転送処理中のデータのアドレスをヘッド位置アドレスとして制御用メモリに逐次更新するアドレス管理手段と、データバッファ部中のプロック境界に記録された制御用データを制御用メモリに逐次更新する制御用 40 データ管理手段と、ヘッド位置アドレスを磁気テープにとってのヘッド位置として上位装置から各種命令を受け付けて当該各種命令及び制御用メモリ内の制御用データに基づいてデータバッファ部と記録用ディスク装置との間のデータ転送を制御する走行擬製手段とを備えた、という構成を採っている。

[0011] 請求項2記載の本発明では、上位装置用転送制御部が、記録用ディスクの第一のセクタに付されるプロック境界にBOTフラグを付加するBOTフラグ付

巻き戻し命令を受信したときに記録用ディスクの第一のセクタから順にデータを読み出してデータバッファ部に書き込むBOT検索機能と、データバッファ部に当該データが蓄積されたときにBOTフラグが付加されたプロック境界のアドレスをヘッド位置アドレスとしてアドレス管理手段に出力するBOT位置付け機能を備えた、という構成を採っている。

【0012】請求項3記載の本発明では、上位装置用転送制御部が、上位装置から受信したデータのデータプロックが開始するプロック境界にデータブロックフラグを付加するデータブロックフラグ付加手段と、上位装置から受信したデータを記録用ディスクのセクタサイズを単位にセクタ境界を生成するセクタ境界生成手段と、セクタ境界に連続するセクタ番号を付加するセクタ番号付加手段と、上位装置から受信したデータブロックがセクタサイズを越えたときセクタ境界に継続フラグを付加する継続フラグ付加手段と、セクタサイズを越えなかったときにはセクタ境界に終端フラグを付加する終端フラグ付加手段とを備えた、という構成を採っている。

20 【0013】請求項4記載の本発明では、上位装置用転送制御部が、上位装置からのデータ書込命令及びデータを受信したとき当該データのデータブロック毎に連続するプロック番号をプロック境界に付加するプロック番号付加手段と、上位装置からテープマーク書込命令を受信したときにテープマークフラグをブロック境界に付加するテープマークフラグ付加手段とを備えた、という構成を採っている。

【0014】請求項5記載の本発明では、走行擬製手段が、上位装置からテープマーク位置やブロック番号等への位置付け命令を受信したときデータバッファ部のヘッド位置アドレスから位置付け命令による検索方向に当該位置を検索するバッファ内位置検索機能と、このバッファ内位置検索機能によって当該位置が検索されなかったときにヘッド位置アドレスが属するセクタ境界のセクタ番号に続くセクタから記録用ディスクのデータを読み出してデータバッファ部に格納するテープ位置検索機能とを備えた、という構成を採っている。

[0015]本発明は、これらの手段によって、前述した目的を達成しようとするものである。

[0016] ここで、記録用ディスクとは、光磁気ディスクや光ディスクなど追記型で容量の大きい記録媒体をいい、記録用ディスク装置とは、これら光磁気ディスク等にデータを書き込み、また光磁気ディスクからデータを読み出す装置をいう。

[0017]

【作用】請求項1記載の本発明では、上位装置からのデータを記録用ディスク装置に保存する処理に際して、まず、上位装置用転送制御部は、上位装置から受信したデータにブロック境界を付加してデータパッファ部に蓄積

に一時的に蓄積されたデータを記録用ディスク装置に保 存する。このとき、位置付け制御部では、アドレス管理 手段が、データパッファ部で転送処理中のデータのアド レスをヘッド位置アドレスとして制御用メモリに逐次更 新している。即ち、上位装置用転送制御部によってデー タバッファ部に蓄積されつつあるデータの当該バッファ 上のアドレスをヘッド位置アドレスとして制御用メモリ に逐次更新している。以後このヘッド位置アドレスは、 磁気テープにとってのヘッド位置として扱われる。

[0018] 続いて、走行擬製手段では、制御用メモリ 10 内の制御用データに基づいてデータバッファ部と記録用 ディスク装置との間のデータ転送を制御する。即ち、へ ッド位置アドレス等の制御用データに基づいてデータバ ッファ部内のデータを記録用ディスクに出力する。この とき、位置付け制御部は、当該ヘッド位置アドレスを用 いてデータ転送を処理することで、記憶容量が有限であ るデータバッファ部の使用を管理している。

【0019】一方、記録用ディスクに格納されていたデ ータを読み出して上位装置に転送するとき、走行摄製手 段は、記録用ディスク装置に読み出し命令を出力し、当 20 該記録用ディスクに保存されたデータを記録用ディスク 装置から受信してデータバッファ部に格納している。こ のとき、制御用データ管理手段は、データパッファ部中 のブロック境界に記録された制御用データを制御用メモ リに逐次更新している。このプロック境界に記録された 制御用データは、例えばプロック番号等であり、エミュ レートしようとする磁気テープの種類によってこの制御 用データ内容は異なる。

【0020】続いて、上位装置用転送制御部は、データ パッファ部に一時的に蓄積されたデータを上位装置に転 30 送する。このとき、位置付け制御部は、走行擬製手段に よってデータバッファ部に蓄積されつつあるデータの当 該バッファ上のアドレスをヘッド位置アドレスとして制 御用メモリに逐次更新している。これを受けて上位装置 用データ転送制御部では、ブロック境界から読み出した 制御用データ及びヘッド位置アドレス等の値に基づい て、データバッファ部中のデータを上位装置に転送す る。このとき、例えば磁気テーブ媒体とは異なるデータ 長で記録用ディスクに保存されていたとしても、プロッ ク境界から読み出した制御用データに基づいた処理によ 40 って、磁気テープのデータ長に編集して上位装置に転送 している。また、ヘッド位置アドレスを用いてデータ転 送を処理することで、記憶容量が有限であるデータバッ ファ部の使用を管理している。

【0021】請求項2記載の本発明では、上位装置用転 送制御部が、上位装置からのデータをデータパッファ部 に蓄積処理しているとき、BOTフラグ付加手段は、当 該受信したデータが記録用ディスクの第一のセクタに記 録されるものである場合、そのデータの直前のブロック

【0022】一方、BOTフラグがプロック境界に付加 さた記録用ディスクに対して、走行擬製手段が上位装置 から巻き戻し命令を受信したとき、BOT検索機能は、 記録用ディスクの第一のセクタから順にデータを読み出 してデータバッファ部に書き込む。続いてBOT位置付 け機能は、BOTフラグが付加されたプロック境界のア ドレスをヘッド位置アドレスとしてアドレス管理手段に 出力する。

[0023] 請求項3記載の本発明では、データブロッ クフラグ付加手段は、プロック化されているデータをデ ータバッファ部に蓄積するとき、当該データブロックが 開始するプロック境界にデータプロックフラグを付加す る。また、セクタ境界生成手段は、記録用ディスクのセ クタサイズを単位に上位装置から受信したデータにセク 夕境界を生成する。続いて、継続フラグ付加手段は、デ ータパッファ部に蓄積しようとするデータプロックがセ クタサイズを越えたときセクタ境界に継続フラグを付加 し、一方セクタサイズを越えなかったとき、終端フラグ 付加手段は、セクタ境界に終端フラグを付加する。

【0024】請求項4,5記載の本発明では、上位装置 用転送制御部がデータバッファ部にデータを蓄積する過 程で、プロック番号付加手段は、当該データのデータブ ロック毎に連続するプロック番号をプロック境界領域に 付加する。また、テープマークフラグ付加手段は、上位 装置からテープマーク書込命令を受信したときにテープ マークフラグをプロック境界に付加する。このようにプ ロック番号やファイルの終了を示すテープマークがプロ ック境界に付加さた記録用ディスクに対して、位置付け 制御部が、上位装置からテープマーク位置やプロック番 号等への位置付け命令を受信したとき、まず、パッファ 内位置検索機能が、データパッファ部のヘッド位置アド レスから位置付け命令による検索方向に当該位置を検索 する。

【0025】さらに、テープ位置検索機能は、パッファ 内位置検索機能によって当該位置が検索されなかったと き、ヘッド位置アドレスが属するセクタ境界のセクタ番 号に続くセクタから記録用ディスクのデータを読み出し てデータパッファ部に格納する。この新たにデータパッ ファ部に格納されたデータに対して、パッファ内位置検 索機能は、前述のように位置付け命令に係る位置を検索 する。この検索は、実際には、制御用データ管理手段に よって制御用メモリに出力されたブロック境界に記載さ れていた各種制御用データに対して行っている。

【実施例】本発明の一実施例を図面を参照して説明す る。図1は本実施例の構成を示す機能プロック図であ

[0026]

る。記録用ディスク制御装置2は、上位装置1と記録用 ディスク装置3との間のデータ転送に係るデータを一時 的に記憶するデータパッファ部4と、上位装置1から受 部4に蓄積する上位装置用転送制御部5と、データバッファ部4に蓄積されたデータを記録用ディスク3Aに保存すると共にこの記録用ディスク3Aに保存されたデータを受信してデータバッファ部4に格納する位置付け制御部6とを備えている。

【0027】データパッファ部4の記憶容量は、各種の 処理を容易にするため記録用ディスク装置3が扱うデー 夕長の整数倍となっている。上位装置用転送制御部5 は、上位装置1から磁気テープ装置に対する出力形式で 与えられるデータを記録用ディスク装置3が扱うことの 10 できるデータとして編集している。また、データバッフ ァ部4に蓄積されたデータを磁気テーブ装置の出力形式 に編集して上位装置1に転送している。さらに、上位装 置用転送制御部5は、上位装置1からの磁気テープ装置 に対する位置付け等の制御命令を併設されている位置付 け制御部6に出力するようになっている。位置付け制御 部6は、データバッファ部4と記録用ディスク装置3と の間のデータ転送を制御している。このとき、データバ ッファ部4を介した以下の各種手段によって、上位装置 1に対して記録用ディスク装置3を磁気テープ装置に擬 20 製 (エミュレート) している。

【0028】この位置付け制御部6は、データバッファ部4で転送処理中のデータのアドレスをヘッド位置アドレス26bとして制御用メモリ7に逐次更新するアドレス管理手段8と、データバッファ部4中のプロック境界に記録された制御用データを制御用メモリ7に逐次更新する制御用データ管理手段10と、ヘッド位置アドレスを磁気テープにとってのヘッド位置として上位装置1から各種命令を受け付けて当該各種命令及び制御用メモリ7内の制御用データに基づいてデータバッファ部4と記30録用ディスク装置3との間のデータ転送を制御する走行擬製手段9とを備えている。

【0029】図2は請求項2に対応する構成を示している。ここでは、制御用データとしてBOTを扱っていて、上位装置用転送制御部5は、記録用ディスク3Aの第一のセクタに付されるプロック境界にBOTフラグ272を付加するBOTフラグ付加手段5Aと、上位装置1から受信したデータのデータプロックが開始するプロック境界にデータプロックフラグ273を付加するデータプロックフラグ付加手段5Bを備えている。

【0030】また、これらのフラグ付加手段に対応して、走行擬製手段9が、上位装置1から巻き戻し命令を受信したときに記録用ディスク3Aの第一のセクタから順にデータを読み出してデータバッファ部4に書き込むBOT検索機能9Aと、データバッファ部4に当該データが蓄積されたときにBOTフラグが付加されたプロック境界のアドレスをヘッド位置アドレスとして制御用データ管理手段10に出力するBOT位置付け機能9Bを備えている。

8

3に示したハードウエア資源によって上記各手段を実現している。ここでは、記録用ディスク装置として光磁気ディスク装置3を用いている。この光磁気ディスク装置3の記憶媒体は、セクタに分割された固定長形式でフォーマットされており、データの記録/再生単位であるデータブロックを有し、このデータブロック毎に識別子としてのヘッダが付けられている。データブロックの配列は、磁気ディスク媒体のような同心円状に並べたシリンダ形式であっても、あるいはうずまき状に並べたスパイラル形式であってもよい。また、データバッファ部4はRAM(ランダム・アクセス・メモリ)から構成されている。

【0032】記録用ディスク制御装置2は、ホストシステム1の発行する入出力命令に従い光磁気ディスク装置3を制御するために、マイクロプロセッサ部24を備え、上位装置としてのホストシステム1から入出力命令の受信とデータ転送を行うためにホストインタフェース制御部21とデータパッファ部4を駆動させ、また、光磁気ディスク装置3に対するデータの読取り/書込みを行うためにディスクインタフェイス制御部22とデータバッファ部4を駆動させる。

【0033】本実施例では、マイクロプロセッサ部24がエミュレータコード25に従いアドレステーブル26とポインタテーブル27を操作することによって、ホストシステム1に対して光磁気ディスク装置3を磁気テープ装置であるように見せている。エミュレータコード25は、マイクロプロセッサ部24を動作させる処理手順が記載されたマイクロプログラムコードからなり、ホストシステム1の発行する入出力命令を解読して、その命令処理目的に沿うように光磁気ディスク装置3を制御して磁気テープ装置にエミュレートするように構成されている。マイクロプロセッサ部24は、このエミュレータコード25に基づいて各種制御を行うことで、前述した位置付け制御部及び上位装置用転送制御部としても動作し、各種手段を実行している。

【0034】本装置に電源が投入されると、エミュレータコード25はマイクロプロセッサ部24の制御メモリ7内にアドレステーブル26とポインタテーブル27を生成する。アドレステーブル26は、ヘッド位置アドレスやセクタ番号などの各種制御に用いる値を管理するためのテーブルであり、位置付け制御部6が生成すると共に利用する。一方、ポインタテーブル27は、データブロックフラグ27cなど光磁気ディスク3Aに付加するための値を管理するためのテーブルであり、上位装置用転送制御部5が、上位装置1から受信したデータに付加している。また、記録用ディスク3Aから読み出したプロック境界に記載された制御データは、制御用データ管理手段8が、その内容をポインタテーブル27に出力している。ポインタテーブル27の一例を図4(A)に示

た。

【0035】チェックサムコード27hはポインタテーブル27の内容を検証する目的で付加されており、テーブル内容を2パイト単位で2進加算した結果である。以後の説明においてもチェックサムコード27hの更新を逐次行っているが、言及を省略する。

9

【0036】次に、この記録用ディスク装置2の動作を 説明する。

【0037】上位装置1からのデータを光磁気ディスク3Aに出力するとき、まず、上位装置用転送制御部5 10 は、ホストインタフェース21を介してホストシステム1から受信したデータにプロック境界を付加してデータバッファ部4に蓄積する。プロック境界は、データプロックが終了したときや、各種制御用データを磁気テープに記録する旨の命令を受信したときに生成している。また、このデータ蓄積中、アドレス管理手段10は、当該蓄積されつつあるデータのバッファ上のアドレスをヘッド位置アドレス26bとして制御用メモリ7のアドレステーブル26に逐次更新している。以後エミュレータコードは、このヘッド位置アドレス26bを磁気テープに 20 とってのヘッド位置として扱っている。

【0038】続いて、走行擬製手段9では、ヘッド位置アドレス26b等の制御用データに基づいてデータパッファ部4内のデータをディスクインタフェース22を介して光磁気ディスク装置3に出力する。例えば、データバッファ部4の記憶容量の上限値であるデータバッファアドレス26gとヘッド位置アドレス26bとが一致したとき、上位装置用転送制御部5にデータバッファ部4への出力の一時中断を依頼し、続いて、当該データバッファ部4に蓄積されていたデータを光磁気ディスク装置303に出力する。

【0039】一方、光磁気ディスク3Aに格納されていたデータを読み出して上位装置1に転送するとき、まず、走行擬製手段9は、ディスクインタフェース22を介して光磁気ディスク装置3に読み出し命令を出力したのち、光磁気ディスク3Aに保存されたデータをその光磁気ディスク装置3から受信してデータパッファ部4に格納する。このとき、制御用データ管理手段8は、データパッファ部4中のプロック境界に記録された制御用データを制御用メモリ7に逐次更新している。

【0040】続いて、上位装置用転送制御部5は、データパッファ部4に一時的に蓄積されたデータをホストインタフェース21を介して上位装置1に転送する。このとき、アドレス管理手段10は、走行擬製手段9によってデータパッファ部4に蓄積されつつあるデータの当該パッファ上のアドレスをヘッド位置アドレス26bとして制御用メモリ7に逐次更新している。これを受けて上位装置用転送制御部5では、プロック境界から読み出した到細田データでパヘッド位置アドレス等の値に基づい

10

する。この転送に際して、例えば磁気テープ媒体とは異なるデータ長で光磁気ディスク3Aに保存されていたとしても、上位装置用転送制御部5は、ブロック境界から読み出した制御用データに基づいた処理を行い、磁気テープのデータ長に編集して上位装置に転送している。

【0041】(BOTをエミュレートする動作例)

【0042】ブロック境界には、上位装置用転送制御部5によって、種々の制御用データが付加される。磁気テープでは、磁気テープの記録可能な開始位置を示すBOTマーカーが磁気テープの裏側に張り付けられていて、このBOT(Beginning of Tape)は、記録/再生の開始位置として用いられている。そのため、本実施例では、上位装置からこのBOTに基づいた各種命令を受信して処理しなければならない。ここでは、BOTに対する巻き戻し命令に対応することを課題としている。

[0043] この請求項2に対応する実施例では、上位 装置用転送制御部5が上位装置からのデータをデータバ ッファ部に蓄積処理しているとき、BOTフラグ付加手 段5Aは、当該受信したデータが光磁気ディスクの第一 のセクタに記録されるものである場合、そのデータの直 前のプロック境界にBOTフラグを付加する。

【0044】BOTフラグがプロック境界に付加さた光磁気ディスク3Aに対して、走行擬製手段9が上位装置1から巻き戻し命令を受信したとき、BOT検索機能9Aは、光磁気ディスク3Aの第一のセクタから順にデータを読み出してデータバッファ部4に書き込む。続いてBOT位置付け機能9Bは、BOTフラグが付加されたプロック境界のアドレスをヘッド位置アドレス26bとしてアドレス管理手段10に出力する。このように本実施例ではBOTに関する処理をエミュレートするため、

上位装置に対して光磁気ディスク装置を磁気テープであるかのように振る舞わせることができる。しかも、光磁気ディスク装置による光磁気ディスク3Aの第一のセクタの検索は直接アクセスであるため、磁気テープのような巻き戻し時間が必要なく、BOTに対する巻き戻し処理を磁気テープよりも飛躍的に高速に行うことができるという効果をも奏する。また、通常の磁気テープ装置は、BOTから第1のデータブロックまでの間に配象密度等の制御データが記載されることとなるが、本実施例では、BOTからデータブロックまでの間に磁気テープに記録するための制御データを記録する必要がないため、BOTの位置からデータの再生開始までの時間を大幅に短縮することができる。

[0045] (データプロックをエミュレートする動作例)

[0046] 磁気テープでは、テープの走行速度が一定 になってから記録を行うようになっているため、テープ が加速する時間に対応する部分にデータが記録されない よる不経済を防止するため、上位装置からのレコードをプロック化係数に基づいてプロック化し、このデータプロックを磁気テープ媒体に記録するようになっている。そのため、本実施例では、上位装置からこのデータプロックを前提とした各種命令を受信して処理しなければならない。このデータブロックをエミュレートする動作例を次に説明する。ここでは、プロック化係数を受信して上位装置用転送制御部5がプロック化を数を受信しても、また、上位装置でプロック化したのちにそのデータを受信するような場合であってもよいものとする。そのを受信するような場合であってもよいものとする。そのため、上位装置用転送制御部5が、データプロックをデータバッファ部4に蓄積する際の処理例を説明する。ここでは、データブロックの長さと、データバッファ部の容量と、記録用ディスクの記録単位の関係を整合するこ

【0047】この請求項3に対応する実施例では、上位装置用転送制御部5が、上位装置から受信したデータのデータブロックが開始するプロック境界にデータブロックフラグを付加するデータブロックフラグ付加手段5Bと、上位装置1から受信したデータを光磁気ディスク3 20 Aのセクタサイズを単位にセクタ境界を生成するセクタ境界生成手段5Cと、上位装置1から受信したデータブロックがセクタサイズを越えたときセクタ境界に継続フラグを付加する継続フラグ付加手段5Dと、セクタサイズを越えなかったときにはセクタ境界に終端フラグを付加する終端フラグ付加手段5Eとを備えている。

とを課題とする。

スク媒体のセクタの物理上のデータプロックに作られる 論理上のテープイメージを示している。図5(A)はデ ータバッファメモリに連続するセクタ番号のデータが記 30 録された例を示し、図5(B)は当該各セクタ内のデー 夕構成を示している。上位装置用転送制御部5は、デー タバッファ部4において書込むべき連続するセクタのデ ータを参照番号340~344のように格納する。ま た、走行擬製手段9は、読取るべき連続するセクタのデ ータを光磁気ディスク装置3から受信して参照番号34

0~344のようにデータバッファ部4に格納する。

【0048】これを詳細に説明する。図5は光磁気ディ

【0049】このデータバッファ部4に生成/格納される連続するセクタ範囲は、K+1個である。本実施例では、このK+1個のセクタ範囲のデータを光磁気ディス 40 ク装置3に対するアクセス単位として制御するため、一度にK+1個の連続するセクタにデータを書込むかあるいは一度に読取る。従って、データバッファ部に生成/格納される先頭のセクタデータ340の通しのセクタ番号(論理セクタ番号)はK+1の整数倍である。

【0050】ECC301は光磁気ディスク装置3が生成/チェックするエラー訂正コードであり、記録用ディスク制御装置2には直接見えない。また前述した識別子 としてのヘッダもデータブロックを識別するために光磁 12

スク制御装置2には直接見えない。従って、データバッファ部4と光磁気ディスク装置3との間のデータ転送ではデータブロックの正味のデータが処理対象になる。

【0051】セクタデータに構築されるフォーマットについて説明すると、各セクタデータの先頭にセクタ境界(310,315,317)領域が置かれ、テープ形式のデータブロックの直前にブロック境界(311,313)領域が置かれる。また単独でブロック境界(319,320,321)領域を置く場合もある。これらのブロック境界には、図4(A)のポインタテーブル27の内容が上位装置用転送制御手段によって書き込まれる。このフォーマットは、上位装置用転送制御部5として動作するエミュレータコード25に基づいたマイクロプロセッサ部24によって確保される。

【0052】上位装置用転送制御部5のセクタ境界生成 手段5Cは、上位装置1から受信したデータを記録用デ ィスク3Aのセクタサイズを単位にセクタ境界(31 0, 315, 317) を生成する。このセクタ境界に は、セクタ番号が付加される。続いて、継続フラグ付加 手段5Dは、データバッファ部4に蓄積しようとするデ ータブロックがセクタサイズを越えたときセクタ境界に 継続フラグを付加する。一方、データブロックがセクタ サイズを越えなかったとき、終端フラグ付加手段は、セ クタ境界に終端フラグを付加する。このように継続フラ グ及び終端フラグをセクタ境界に付加することで、記録 用ディスクからの再生時に、上位装置用転送制御部5 は、データバッファ部4の記憶容量や記録用ディスクの 記録形式によらず磁気テープにおけるデータブロックを 再現することができる。即ち、記録用ディスクの種類に よって生じる処理の複雑化をセクタ境界の生成及びフラ グの付加によって吸収している。

【0053】(位置付け命令をエミュレートする動作例)

【0054】磁気テープ装置には、前述したデータプロ ック毎にシーケンシャルなプロック番号を付与する装置 があり、このような装置に対して上位装置は、特定のプ ロック番号が付されたデータを再生する為にそのプロッ ク番号が付されたデータプロックの先頭に位置付けるよ うに命令を発するものがある。また、ファイルを単位と して、一つのファイルが終了したときにテープマークを 付与する磁気テープ装置があり、この場合にも、上位装 置は、テープマークを検索して位置付けるような命令を 発する。そのため、本実施例では、上位装置からこのよ うな位置付け命令を受信して処理しなければならない。 この位置付け命令をエミュレートする動作例を次に説明 する。ここでは、プロック番号やテープマーク等を記録 用ディスクに保存しておくこと、及び命令を受信したと きの検索手法とデータバッファとの整合をとることを課 題とする。

上位装置用転送制御部5が、上位装置からのデータ書込 命令及びデータを受信したとき当該データのデータプロ ック毎に連続するプロック番号をプロック境界領域に付 加するブロック番号付加手段5Fと、上位装置からテー プマーク書込命令を受信したときにテープマークフラグ 271をプロック境界に付加するテープマークフラグ付 加手段5Gとを備えている。

【0056】これに対応して、走行擬製手段9が、上位 装置からテープマーク位置やプロック番号等への位置付 け命令を受信したときデータパッファ部4のヘッド位置 10 アドレス26bから位置付け命令による検索方向に当該 位置を検索するパッファ内位置検索機能9Cと、このパ ッファ内位置検索機能9Cによって当該位置が検索され なかったときにヘッド位置アドレス26bが属するセク タ境界のセクタ番号に続くセクタから光磁気ディスク3 Aのデータを読み出してデータパッファ部4に格納する テープ位置検索機能9Dとを備えている。

【0057】プロック番号付加手段5万は、受信したデ ータブロック毎に連続するブロック番号をブロック境界 領域に付加する。また、テープマークフラグ付加手段5 20 Gは、上位装置からテープマーク書込命令を受信したと きにテープマークフラグをプロック境界に付加する。こ のようにブロック番号やファイルの終了を示すテープマ ークがプロック境界に付加さた記録用ディスクに対し て、まず、バッファ内位置検索機能90が、データバッ ファ部4のヘッド位置アドレスから位置付け命令による 検索方向に当該位置を検索する。

【0058】さらに、テープ位置検索機能9Dは、バッ ファ内位置検索機能9 Cによって当該位置が検索されな かったとき、ヘッド位置アドレス26bが属するデータ 30 のパイト長をパイナリ表示する。 パッファ部4における端部であるセクタ境界のセクタ番 号に続くセクタから記録用ディスク3人のデータを読み 出してデータバッファ部4に格納する。この新たにデー タバッファ部4に格納されたデータに対して、パッファ 内位置検索機能9 Cは、前述のように位置付け命令に係 る位置を検索する。この検索は、実際には、制御用デー 夕管理手段8によって制御用メモリ7に出力されたプロ ック境界に記載されていた各種制御用データに対して行 っている。

【0059】上位装置1からの命令に係る位置をデータ 40 バッファ部4において発見したとき、アドレス管理手段 10によって、当該位置を示すフラグが付加されていた プロック境界のアドレスがヘッド位置アドレス26bと されているため、上位装置用転送制御部5は、当該プロ ック境界に続くデータの再生処理等を行う。本実施例で は、位置付け命令を受けたときにこのように動作するた め、テープマークやプロック番号を使用する磁気テープ を前提とした上位装置であっても、光磁気ディスク等を 磁気テープ装置として振る舞わせることができる。

14

【0061】次に、制御用メモリに記録される制御用デ ータに基づいて上述した各実施例を再度説明する。ここ では、上記の機能別の説明で随時参照していた図4に示 す制御用メモリの内容を定義すると共に各変数の値が示 す状況について説明する。

【0062】 (ポインタテーブル)

【0063】テープマークフラグ27aがセットされ他 のフラグがリセット状態であるときは、プロック境界が 磁気テープフォーマットのテープマークに対応し、テー プマークであることを表示する。

【0064】BOT (テープ始端) フラグ27bがセッ トされ他のフラグがリセット状態であるときは、プロッ ク境界が磁気テープフォーマットのBOTマーカ(テー プ始端を示すマークが印された所)に対応し、BOTマ 一力であることを表示する。

【0065】データブロックフラグ27cと終端フラグ 27 eがセットされ他のフラグがリセット状態であると きは、このプロック境界の次が磁気テープフォーマット にとってののデータブロックに対応していて、これがデ ータブロックであることを表示している。しかも、この データブロックはこのブロック境界の置かれたセクタデ 一夕領域内で終了していることを示している。

【0066】データプロックフラグ27cと継続フラグ 27 dがセットされ他のフラグがリセット状態であると きは、このプロック境界の次のデータプロック域が次の セクタデータ領域の先頭のデータブロックに継続してい ることを示している。データプロックサイズ27gはデ ータプロックフラグ27cがセットされているときに有 効であり、プロック境界の次に置かれるデータプロック

【0067】継続フラグ27dがセットされ他のフラグ がリセット状態であるときは、直前のセクタデータ領域 の最後尾のデータブロックの続きが、このブロック境界 の次のデータブロックに継続していることを表示すると 共に、さらに次のセクタデータ領域の先頭のデータプロ ックに継続していることを表示する。

【0068】継続フラグ27dと終端フラグ27eがセ ットされ他のフラグがリセット状態であるときは、この プロック境界の次のデータプロックでそのデータプロッ クが終了していることを表示する。終端フラグ27eが セットされ他のフラグがリセット状態であるときは、こ のプロック境界が記録された最終の情報でありこれ以降 には有意な情報が存在しないことを表示する。

【0069】以上のフラグの組み合わせと図5のプロッ ク境界の関係例を図6に示す。ここで論理値 '1' はセ ット、 '0' はリセット状態を意味する。

【0070】図5に示すデータプロック312は、完結 しており他のセクタデータ領域には継続していない。ま た、データプロック314とデータプロック316とデ 一個のデータブロックを構成することが図6のフラグの 組合せから識別できるものである。

【0071】ブロック番号27fは、すべてのブロック 境界に無条件に付与されたパイナリ表示の通し番号であ る。このブロック番号27fがオーバフローしたときは ゼロにもどされ、巡回的に番号が付与される。

【0072】 (アドレステーブル)

【0073】次に図4(B)のアドレステーブル26について説明する。アドレステーブル26は、データバッファ部4に格納したデータの位置およびセクタ番号を管 10 理するためのものであり、ポインタテーブル27の指すブロック境界のデータバッファ部4上の位置をヘッド位置アドレス26bで表示し、またデータバッファ部4上におけるセクタの先頭位置をセクタ境界アドレス26dで表示し、さらにポインタテーブル27の指すセクタのセクタ番号を論理セクタ番号26aで表示する。

[0074] ポインタテーブル27の内容はデータバッファ部4に格納したセクタのデータに構築されているプロック境界内容の写しである。アドレステーブル26のヘッド位置アドレスは、このプロック境界の存在するデ 20ータバッファ部4上のアドレスを与えるように制御される。

【0075】(上位装置からの各種命令)

[0076]以下、入出力命令に関するエミュレータコード25に基づくマイクロプロセッサ部24の動作について、制御用メモリ7に対する操作を中心に説明する。

【0077】まず、磁気テーブ媒体が装置にマウントされたことは、光磁気ディスク媒体が装置にマウントされたことに相当するので、すでにマウントされレディ状態にあるものとする。上位装置用転送制御部5は、光磁気 30 ディスク3Aが光磁気ディスク装置3にマウントされたとき、ポインタテーブル27を初期化する。全てのフラグ27a~27dをリセットし、ブロック番号27e及びデータブロックサイズ27fの値を「0」にする。同様に位置付け制御部6は、アドレステーブル26をゼロに初期化する。

【0078】さて、ホストシステム1は、磁気テープ装置をアクセスするつもりであるから磁気テープ用の入出力命令を発行する。その際に記録用ディスク制御装置2のエミュレータコード25のプログラムに従い、マイク 40ロプロセッサ部24は以下のように制御する。

【0079】REWIND命令は、磁気テープをBOT (テープ始端) マーカまで巻きもどす命令である。これに関しては、アドレステーブル26の論理セクタ番号26aをゼロ、ヘッド位置アドレス26bとセクタ境界アドレス26dをデータバッファ部4の先頭アドレスにセットし、セクタ0からセクタKまでのデータを光磁気ディスク3Aからデータバッファ部4へ図1の如く読込み、ヘッド位置アドレス26bの指すプロック境界内容

16

初期化においては、BOTフラグ27bが'1'にセットされる。

【0080】BOTフラグ27bが'1'であるとき、 さらにテープを巻きもどす方向への入出力命令が発行さ れると、その命令に対してBOT状態ステータスを報告 し命令を終了させる。

【0081】WRITE命令は、ホストシステム1から 受信する一連のデータをデータブロックとして順方向に 書込む命令である。これに関しては、現在のアドレステーブル26と、それの指すブロック境界の写しであるボインタテーブル27を次のように制御する。

【0082】 ①BOTフラグ27bが'1'ならばアドレステーブル26とポインタテーブル27を次のブロック境界に進めてもう一度処理をやり直す。このとき、ブロック番号27fは1だけ歩進しておく。ヘッド位置アドレス26bもプロック境界サイズだけ歩進しておく。

[0083] ②テープマークフラグ27a…'0'、B OTフラグ27b…'O'、データプロックフラグ27 c…'1'、継続フラグ27d…'0'、終端フラグ2 7 e… '1'、データプロックサイズ27g…例として 次のセクタ境界までのパイト数、の内容でポインタテー ブル27を更新し、データパッファ部4に反映する。続 く次のデータパッファ部4領域からWRITE命令のデ ータをデータプロックサイズ27gだけ書込む。このと き、WRITE命令のデータがデータプロックサイズ2 7gに満たないときは、転送されたデータ・バイト数を データブロックサイズ27gに格納しデータバッファ部 4にも反映させる。もし、WRITE命令のデータがデ ータブロックサイズ27gを超えるときは、継続フラグ 27dを'1'、終端フラグ27eを'0'に更新しデ ータバッファ部4にも反映させて、次のプロック境界を 生成するためにポインタテーブル27とアドレステープ

【0084】データブロックフラグ27c…'0'、継続フラグ27d…'1'、終端フラグ27e…'1'、ブロック番号27f…1だけ歩進、データブロックサイズ27g…仮として次のセクタ境界までのバイト数、論理セクタ番号26a…1だけ歩進、セクタ境界アドレス26d…セクタサイズだけ歩進、ヘッド位置アドレス26b…セクタ境界アドレス26dに一致させる。

ル26の内容を次のように更新する。

【0085】続いてヘッド位置アドレス26の指すデータバッファ部4にポインタテーブル27内容を書込み、その続くデータバッファ部4領域から残りWRITE命令のデータをデータブロックサイズ27gだけ書込む。データブロックサイズ27gに満たないときは、残り転送されたデータバイト数をデータブロックサイズ27gに格納し、データバッファ部4にも反映させる。

【0086】WRITE命令のデータ書込みが終了したら、図1のプロック境界321を書込むようにする。当

しておく。次に再びWRITE命令が発行された場合は、アドレステーブル26の指すプロック境界から更新するように制御する。

【0087】READ命令は、順方向に検出される次のデータプロックのデータを読取りホストシステム1にその一連のデータを転送する命令である。これに関しては、現在のアドレステーブル26の指すプロック境界の写しであるポインタテーブル27の内容により次のように制御する。

[0088] ①BOTフラグ27bが'1'ならば、ア 10 ドレステーブル26とポインタテーブル27を次のブロック境界に進めて、もう一度処理をやり直す。

【0089】②テープマークフラグ27aが'1'ならば、次のプロック境界に進めてから、READ命令に対してテープマーク検出ステータスを報告し、READ命令を終了する。

【0090】③データブロックフラグ27cが'1'ならば、このブロック境界に続くデータバッファ部4のデータをデータブロックサイズ27gまで転送する。ただし継続フラグ27dが'1'ならば、終端フラグ27e 20が'1'であるブロック境界に続くデータブロックまで読取る。

【0091】 ④論理セクタ番号26aの値がEOT論理 セクタ番号26eの値を超えている場合は、READ命 令のデータ転送後にEOT(テープ終端)ステータスを 報告しREAD命令を終了する。

[0092] ⑤論理セクタ番号26aの値が上限論理セクタ番号26fの値を超えている場合は、順方向のすべての命令に対してエラーを報告する。

[0093] WRITE TAPE MARK命令は、 30 ファイル境界を示すテープマークを書込む順方向の命令 である。これに関しては、現在のアドレステーブル26 と、それの指すプロック境界の写しであるポインタテー ブル27を次のように制御する。

[0094] ①BOTフラグ27bが '1' ならば、アドレステーブル26とポインタテーブル27を次のプロック境界に進めてもう一度処理をやり直す。

【0095】②テープマークフラグ27a… '1'、B OTフラグ27b… '0'、データブロックフラグ27 c… '0'、継続フラグ27d… '0'、終端フラグ2 40 7e… '0'、データブロックサイズ27g…ゼロ、の 内容でポインタテープル27を更新し、データバッファ 部4に反映する。

[0096] ③ヘッド位置アドレス26b…ブロック境界サイズだけ歩進、ポインタテーブル27を更新しプロック終端としての図1のようなブロック境界321を生成する。

[0097] その他の入出力命令であるFORWARD SPACE BLOCK, BACKSPACE BL 18

MARK, BACKSPACE TO TAPE M ARKなども上記と同様に制御することができる。

【0098】次にデータパッファ部4のデータ管理について説明する。エミュレータコード25のプログラムは前述の入出力命令において順方向に処理を進めていく過程で、ヘッド位置アドレス26bの値がヘッド位置アドレス上限値26gを超えるか否かをチェックする。

【0099】超える場合、WRITE系命令ならばデータバッファ部4上のK+1個のセクタデータは光磁気ディスク装置3に書き戻される。もしREADあるいはSPACE系命令ならば、次のセクタK+1個が光磁気ディスク3から読込まれ、データバッファ部4上に格納される。

【0100】逆に逆方向(テーブ巻きもどし)の入出力命令においてヘッド位置アドレス26bの値が所定(ヘッド位置アドレス下限値)の値以下に更新しなければならない場合は、逆方向のK+1個のセクタ、つまり「現セクタ番号ー(K+1)」から「現セクタ番号ー1」のセクタ番号を有する一連のセクタデータをデータバッファ部4に格納する。

【0101】以上説明したように実施例によると、光磁気ディスク装置におけるセクタデータを大規模データバッファ部に展開し、そのデータに対してプロック境界領域を設けてテープマークフラグとBOTマークフラグとデータブロックフラグとデータブロックサイズを表示できるようにしたので、上位システムから光磁気ディスク装置を磁気テープ装置として扱うことができるという結果を有する。

【0102】なお、ここでは、セクタ境界とブロック境 30 界とを分離して説明したが、実際のエミュレータコード 作成の際には、これを同一に扱っている。

【0 1 0 3】また、本記録用ディスク制御装置を、複数の光磁気ディスクに対する制御を行うサプシステム用のディスク制御装置と併用することで、本発明による磁気テープ装置のエミュレートを光磁気ディスクのサブシステムにおいて実施することができる。

[0104]

【発明の効果】請求項1記載の本発明では、上位装置用転送制御部が、上位装置から受信したデータにプロック境界を付加してデータバッファ部に蓄積し、続いて、位置付け制御部が、このデータバッファ部に一時的に蓄積されたデータを記録用ディスクに保存するため、データバッファに生成したプロック境界と共に記録用ディスクに出力することができる。しかも、アドレス管理手段が、データバッファ部で転送処理中のデータのアドレスを叫りに逐次更新しているため、このヘッド位置アドレスを磁気テープにとってのヘッド位置として扱うことができ、従って、直接アクセスであるデータバッファを用いて順次アクセスで

擬製手段は、制御用メモリ内の当該ヘッド位置アドレス に基づいてデータバッファ部と記録用ディスク装置との 間のデータ転送を制御するため、データパッファ部の記 **憧容量を有効に活用してデータ転送を行うことができ** る。このように、ハードウエア資源を有効に活用しつつ 記録用ディスク装置を磁気テープ装置として振る舞わせ ることのできる従来にない極めて優れた記録用ディスク 制御装置を提供することができる。

【0105】請求項2記載の本発明では、上位装置用転 送制御部が、上位装置からのデータをデータバッファ部 10 に蓄積処理しているとき、BOTフラグ付加手段は、当 該受信したデータが記録用ディスクの第一のセクタに記 録されるものである場合、そのデータの直前のプロック 境界にBOTフラグを付加し、このような記録用ディス クに対する巻き戻し命令を受信したとき、BOT検索機 能は、記録用ディスクの第一のセクタから順にデータを 読み出してデータパッファ部に書き込み、続いてBOT 位置付け機能は、BOTフラグが付加されたプロック境 界のアドレスをヘッド位置アドレスとしてアドレス管理 手段に出力するため、上位装置からの命令が磁気テープ 20 当該各セクタ内のデータ構成を示す説明図である。 にとってのテープ開始位置 (BOT) を前提としたもの であっても、記録用ディスク装置を磁気テープ装置とし て振る舞わせることのできる従来にない優れた記録用デ ィスク制御装置を提供することができる。

【0106】請求項3記載の本発明では、データブロッ クフラグ付加手段が、プロック化されているデータをデ ータバッファ部に蓄積するとき、当該データプロックが 開始するプロック境界にデータプロックフラグを付加 し、また、セクタ境界生成手段が、上位装置から受信し たデータに対して記録用ディスクのセクタサイズを単位 30 にセクタ境界を生成するため、磁気テープにおけるデー タブロックを正確に扱いつつ記録用ディスクのデータ形 8 制御用データ管理手段 式に編集することができる。しかも、継続フラグ付加手 段が、データパッファ部に蓄積しようとするデータプロ ックがセクタサイズを越えたときセクタ境界に継続フラ グを付加するため、磁気テープにとってのデータプロッ クがデータバッファサイズやセクタサイズよりも大きい 場合であっても、これを正確に記録用ディスクに保存す ることができ、従って、当該データブロックを正確に再

現することができる。このように、上位装置からの命令 が磁気テープにとってのデータプロックを前提としたも のであっても、記録用ディスク装置を磁気テープ装置と して振る舞わせることのできる従来にない優れた記録用 ディスク制御装置を提供することができる。

#### 【図面の簡単な説明】

【図1】本発明の一実施例の構成を示す機能プロック図 である。

【図2】図1に示した構成にBOTに関する処理につい ての構成を付加した一例を示す機能プロック図である。

【図3】図1に示した実施例を実行するためのハードウ エア資源の構成を示すプロック図である。

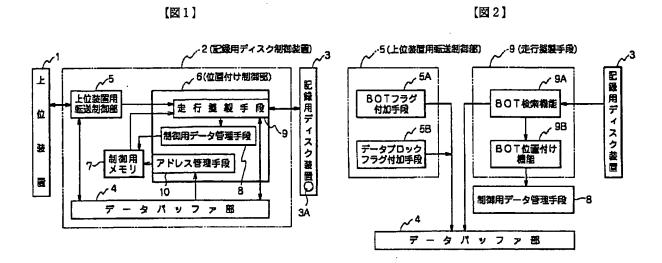
【図4】制御用メモリの内容を示し、図4 (A) はポイ ンタテーブルの一例を示す説明図で、図4(B)はアド レステーブルの一例を示す説明図である。

【図5】光磁気ディスク媒体のセクタの物理上のデータ プロックに作られる論理上のテープイメージを示し、図 5 (A) はデータバッファメモリに連続するセクタ番号 のデータが記録された例を示す説明図で、図5 (B) は

【図6】各種フラグの論理値と図5におけるプロック境 界の対応を示す図表である。

#### 【符号の説明】

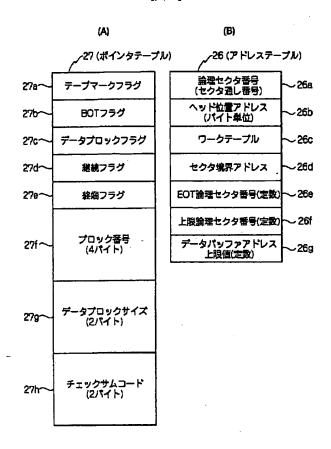
- 1 ホストシステム
- 2 記録用ディスク制御装置
- 3 記録用ディスク装置
- 3A 記録用ディスク
- 4 データバッファ部
- 5 上位装置用転送制御部
- 6 位置付け制御部
- 7 制御用メモリ
- 9 走行擬製手段
- 10 アドレス管理手段
- 23 データバッファ部
- 24 マイクロプロセッサ部
- 26 アドレステープル
- 27 ポインタテーブル



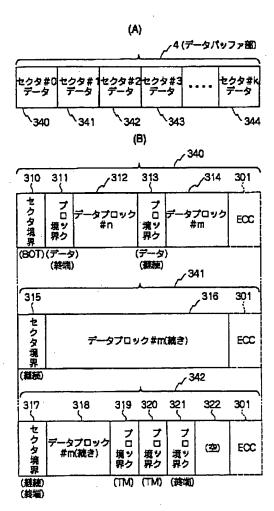
[図6]

フラグ名称	論理値組合せ							
テープマークフラグ 271	0	0	0	0	0	0	1	0
BOTフラグ 272	0	1	0	0	0	0	0	0
データプロックフラグ 273	0	0	1	1	0	0	0	0
<b>総統フラグ 274</b>	0	0	0	1	1	1	0	0
終端フラグ 275	. 0	0	1	0	0	1	0	1
図1の対応する プロック境界(参照番号)	マウント 自役	310	311	313	315	317	320 319	321





#### 【図5】



# This Page is Inserted by IFW Indexing and Scanning Operations and is not part of the Official Record

## **BEST AVAILABLE IMAGES**

Defective images within this document are accurate representations of the original documents submitted by the applicant.

Defects in the images include but are not limited to the items checked:

BLACK BORDERS

IMAGE CUT OFF AT TOP, BOTTOM OR SIDES

FADED TEXT OR DRAWING

BLURRED OR ILLEGIBLE TEXT OR DRAWING

SKEWED/SLANTED IMAGES

COLOR OR BLACK AND WHITE PHOTOGRAPHS

GRAY SCALE DOCUMENTS

LINES OR MARKS ON ORIGINAL DOCUMENT

REFERENCE(S) OR EXHIBIT(S) SUBMITTED ARE POOR QUALITY

# IMAGES ARE BEST AVAILABLE COPY.

☐ OTHER:

As rescanning these documents will not correct the image problems checked, please do not report these problems to the IFW Image Problem Mailbox.